

1.单选题 (2分)

中国的国家顶级域名是()。

- A. .cn
- B. .ch
- C. .chn
- D. .china

2.单选题 (1.5分)

下列**不属于**面向对象程序设计语言的是()。

- A. C
- B. C++
- C. Java
- D. C#

3.单选题 (2分)

以比较作为基本运算，在N个数中找出最大数，最坏情况下所需要的最少的比较次数为（ ）。

- A. N^2
- B. N
- C. $N - 1$
- D. $N + 1$

4.单选题 (2分)

表达式 $a * (b + c) * d$ 的后缀表达式为（ ），其中“*”和“+”是运算符。

- A. $**a + bcd$
- B. $abc + * d *$
- C. $abc + d **$
- D. $* a * + bcd$

5.单选题 (1.5分)

在 8 位二进制补码中，10101011 表示的数是十进制下的()。

- A. 43
- B. -85
- C. -43
- D. -84

6.单选题 (1.5分)

FTP 可以用于()。

- A. 远程传输文件

B. 发送电子邮件

C. 浏览网页

D. 网上聊天

7.单选题 (2分)

319和377的最大公约数是()。

A. 27

B. 33

C. 29

D. 31

8.单选题 (2分)

对于有 n 个顶点、 m 条边的无向联通图 ($m > n$) , 需要删掉 () 条边才能使其成为一棵树。

A. $n - 1$

B. $m - n$

C. $m - n - 1$

D. $m - n + 1$

9.单选题 (1.5分)

如果一棵二叉树的中序遍历是 BAC, 那么它的先序遍历不可能是()。

A. ABC

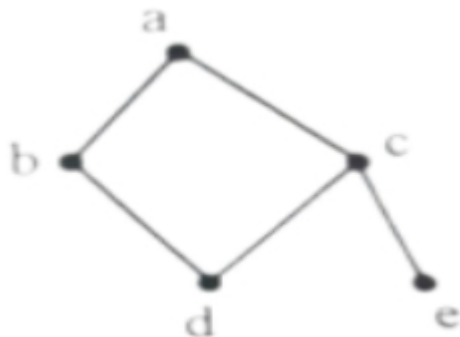
B. CBA

C. ACB

D. BAC

10.单选题 (2分)

以 a 为起点, 对右边的无向图进行深度优先遍历, 则 b 、 c 、 d 、 e 四个点中有可能作为最后一个遍历到的点个数为 () 。



A.1

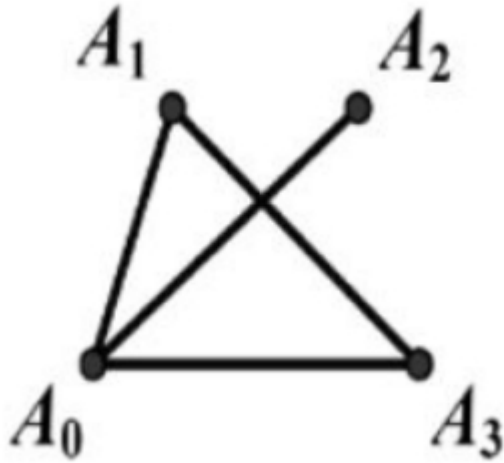
B.2

C.3

D.4

11.单选题 (1.5分)

以 A_0 作为起点, 对下面的无向图进行深度优先遍历时, 遍历顺序不可能是()。



- A. A_0, A_1, A_2, A_3
- B. A_0, A_1, A_3, A_2
- C. A_0, A_2, A_1, A_3
- D. A_0, A_3, A_1, A_2

12.单选题 (2分)

6个人, 两个人组一队, 总共组成三只不区分队伍的编号, 不同的组队情况有 () 种。

- A. 10
- B. 15
- C. 30
- D. 20

13.单选题 (1.5分)

如果根的高度为 1, 具有 61 个结点的完全二叉树的高度为()。

- A. 5
- B. 6
- C. 7
- D. 8

14.单选题 (2分)

设 $x = \text{true}$, $y = \text{true}$, $z = \text{false}$, 以下逻辑运算表达式值为真的是()。

- A. $(y \vee z) \wedge x \wedge z$
- B. $x \wedge (z \vee y) \wedge z$
- C. $(x \wedge y) \wedge z$
- D. $(x \wedge y) \vee (z \vee x)$

15.单选题 (2分)

有五副不同颜色的手套（共 10 只手套，每副手套左右手各 1 只），一次性从中取 6 只手套，请问恰好能配成两副手套的不同取法有（ ）种。

- A. 120
- B. 180
- C. 150
- D. 30

16.填空题(12分)

```
1  #include <stdio>
2  #include <string>
3  using namespace std;
4  char st[100];
5  int main() {
6      scanf("%s", st);
7      int n = strlen(st);
8      for (int i = 1; i <= n; ++i) {
9          if (n % i == 0) {
10             char c = st[i - 1];
11             if (c >= 'a')
12                 st[i - 1] = c - 'a' + 'A';
13         }
14     }
15     printf("%s", st);
16     return 0;
17 }
```

•判断题（1.5分一个）

- 1) 输入的字符串只能由小写字母或大写字母组成。（ ）
- 2) 若将第8行的“i = 1”改为“i = 0”，程序运行时会发生错误。（ ）
- 3) 若将第8行的“i <= n”改为“i * i <= n”，程序运行结果不会改变。（ ）
- 4) 若输入的字符串全部由大写字母组成，那么输出的字符串就跟输入的字符串一样。（ ）

•选择题（2分一个）

- 5) 若输入的字符串长度为18,那么输入的字符串跟输出的字符串相比，至多有（ ）个字符不同。

6) 若输入的字符串长度为 () , 那么输入的字符串跟输出的字符串相比, 至多有36个字符不同。

1.

A. 正确

B. 错误

2.

A. 正确

B. 错误

3.

A. 正确

B. 错误

4.

A. 正确

B. 错误

5.

A. 18

B. 6

C. 10

D. 1

6.

A. 36

B. 100000

C. 1

D. 128

17.填空题 (13.5分)

```
1  #include <iostream>

2  using namespace std;

3

4  long long n, ans;

5  int k, len;

6  long long d[1000000];

7

8  int main() {
```

```

9    cin >> n >> k;

10   d[0] = 0;

11   len= 1;

12   ans = 0;

13   for (long long i = 0; i <n; ++i) {

14       ++d[0];

15       for (int j = 0; j + 1<len; ++j) {

16           if (d[j] == k) {

17               d[j] = 0;

18               d[j + 1] += 1;

19               ++ans;

20           }

21       }

22       if (d[len - 1] == k) {

23           d[len - 1] = 0;

24           d[len] =1;

25           ++len;

26           ++ans;

27       }

28   }

29   cout << ans << endl;

30   return 0;

31 }

```

假设输入的 n 是不超过 2^{63} 的正整数, k 都是不超过 10000 的正整数, 完成下面的判断题和单选题:

•判断题

- 1) 若 $k=1$, 则输出 ans 时, $len=n$ 。 ()
- 2) 若 $k>1$, 则输出 ans 时, len 一定小于 n 。 ()
- 3) 若 $k>1$, 则输出 ans 时, k^{len} 一定大于 n 。 ()

•单选题

4) 若输入的 n 等于: 10^{15} , 输入的 k 为 1, 则输出等于 ()。

5) 若输入的 n 等于 205,891,132,094,649 (即 3^{30}), 输入的 k 为 3, 则输出等于 ()。

6) 若输入的 n 等于 100,010,002,000,090, 输入的 k 为 10, 则输出等于 ()。

1.

A. 正确

B. 错误

2.

A. 正确

B. 错误

3.

A. 正确

B. 错误

4.

A. 1

B. $(10^{30}-10^{15})/2$

C. $(10^{30}+10^{15})/2$

D. 10^{15}

5.

A. 3^{30}

B. $(3^{30}-1)/2$

C. $3^{30}-1$

D. $(3^{30}+1)/2$

6.

A. 11,112,222,444,543

B. 11,122,222,444,453

C. 11,122,222,444,543

D. 11,112,222,444,453

18. 填空题 (10.5分)

```
1  #include <stdio.h>
```

```
2
```

```
3  int n;
```

```
4  int a[1000];
```

```

5
6  int f(int x)
7  {
8      int ret = 0;
9      for (; x; x &= x - 1) ret++;
10     return ret;
11 }
12
13 int g(int x)
14 {
15     return x & -x;
16 }
17
18 int main()
19 {
20     scanf("%d", &n);
21     for (int i = 0; i < n; i++) scanf("%d", &a[i]);
22     for (int i = 0; i < n; i++)
23         printf("%d ", f(a[i]) + g(a[i]));
24     printf("\n");
25     return 0;
26 }
27

```

•判断题

- 1) 输入的n等于1001时，程序不会发生下标越界。 ()
- 2) 输入的 a[i]必须全为正整数，否则程序将陷入死循环。 ()
- 3) 当输入为“5 2 11 9 16 10”时，输出为“3 4 3 17 5”。 ()
- 4) 当输入为“1 511998”时，输出为“18”。 ()
- 5) 将源代码中g函数的定义(13-16行)移到main函数的后面，程序可以正常编译运行。 ()

•单选题

6) 当输入为"2 -65536 2147483647"时, 输出为 ()

1.

A.正确

B.错误

2.

A.正确

B.错误

3.

A.正确

B.错误

4.

A.正确

B.错误

5.

A.正确

B.错误

6.

A."65532 33"

B."65552 32"

C."65535 34"

D."65554 33"

19.填空题 (15分)

(最小区间覆盖) 给出 n 个区间, 第 i 个区间的左右端点是 $[a_i, b_i]$ 。现在要在这些区间中选出若干个, 使得区间 $[0, m]$ 被所选区间的并覆盖 (即每一个 $0 \leq i \leq m$ 都在某个所选的区间中)。保证答案存在, 求所选区间个数的最小值。

输入第一行包含两个整数 n 和 m ($1 \leq n \leq 5000, 1 \leq m \leq 10^9$) 接下来 n 行, 每行两个整数 a_i, b_i ($0 \leq a_i, b_i \leq m$)。

提示: 使用贪心法解决这个问题。先用 $O(n^2)$ 的时间复杂度排序, 然后贪心选择这些区间。

试补全程序。

```
1  #include <iostream>

2

3  using namespace std;
```

```
4

5  const int MAXN = 5000;

6  int n, m;

7  struct segment { int a, b; } A[MAXN];

8

9  void sort() // 排序

10 {

11     for (int i = 0; i < n; i++)

12         for (int j = 1; j < n; j++)

13             if (①)

14                 {

15                     segment t = A[j];

16                     ②

17                 }

18 }

19

20 int main()

21 {

22     cin >> n >> m;

23     for (int i = 0; i < n; i++)

24         cin >> A[i].a >> A[i].b;

25     sort();

26     int p = 1;

27     for (int i = 1; i < n; i++)

28         if (③)

29             A[p++] = A[i];

30     n = p;

31     int ans = 0, r = 0;

32     int q = 0;
```

```

33  while (r < m)

34  {

35      while (④)

36          q++;

37      ⑤;

38      ans++;

39  }

40  cout << ans << endl;

41  return 0;

42  }

```

1)①处应填 ()

2)②处应填 ()

3)③处应填 ()

4)④处应填 ()

5)⑤处应填 ()

1.

A. A[j].b>A[j-1].b

B. A[j].a<A[j-1].a

C. A[j].a>A[j-1].a

D. A[j].b<A[j-1].b

2.

A. A[j+1]=A[j];A[j]=t;

B. A[j-1]=A[j];A[j]=t;

C. A[j]=A[j+1];A[j+1]=t;

D. A[j]=A[j-1];A[j-1]=t;

3.

A. A[i].b>A[p-1].b

B. A[i].b<A[i-1].b

C. A[i].b>A[i-1].b

D. A[i].b<A[p-1].b

4.

A. q+1<n&&A[q+1].a<=r

B. $q+1 < n \ \&\& \ A[q+1].b \leq r$

C. $q < n \ \&\& \ A[q].a \leq r$

D. $q < n \ \&\& \ A[q].b \leq r$

5.

A. $r = \max(r, A[q+1].b)$

B. $r = \max(r, A[q].b)$

C. $r = \max(r, A[q+1].a)$

D. $q++$

20. 填空题 (15分)

(计数排序) 计数排序是一个广泛使用的排序方法。下面的程序使用双关键字计数排序，将 n 对 10000 以内的整数，从小到大排序。

例如有三对整数(3,4)、(2,4)、(3,3),那么排序之后应该是(2,4)、(3,3)、(3,4)。

输入第一行为 n , 接下来 n 行，第 i 行有两个数 $a[i]$ 和 $b[i]$, 分别表示第 i 对整数的第一关键字和第二关键字。

从小到大排序后输出。

数据范围 $1 < n < 10^7$, $1 < a[i], b[i] < 10^4$ 。提示：应先对第二关键字排序，再对第一关键字排序。数组 `ord[]` 存储第二关键字排序的结果，数组 `res[]` 存储双关键字排序的结果。

试补全程序。

```
1  #include <stdio>

2  #include <cstring>

3  using namespace std;

4  const int maxn = 10000000;

5  const int maxs = 10000;

6

7  int n;

8  unsigned a[maxn], b[maxn], res[maxn], ord[maxn];

9  unsigned cnt[maxs + 1];

10 int main() {

11     scanf("%d", &n);

12     for (int i = 0; i < n; ++i)

13         scanf("%d%d", &a[i], &b[i]);

14     memset(cnt, 0, sizeof(cnt));
```

```

15     for (int i = 0; i < n; ++i)
16         ①; // 利用 cnt 数组统计数量
17     for (int i = 0; i < maxs; ++i)
18         cnt[i + 1] += cnt[i];
19     for (int i = 0; i < n; ++i)
20         ②; // 记录初步排序结果
21     memset(cnt, 0, sizeof(cnt));
22     for (int i = 0; i < n; ++i)
23         ③; // 利用 cnt 数组统计数量
24     for (int i = 0; i < maxs; ++i)
25         cnt[i + 1] += cnt[i];
26     for (int i = n - 1; i >= 0; --i)
27         ④ // 记录最终排序结果
28     for (int i = 0; i < n; i++)
29         printf("%d %d", ⑤);
30
31     return 0;
32 }

```

①处应填 ()

②处应填 ()

③处应填 ()

④处应填 ()

⑤处应填 ()

1.

A. ++cnt [i]

B. ++cnt[b[i]]

C. ++cnt[a[i] * maxs + b[i]]

D. ++cnt[a[i]]

2.

A. ord[--cnt[a[i]]] = i

B. `ord[--cnt[b[i]]] = a[i]`

C. `ord[--cnt[a[i]]] = b[i]`

D. `ord[--cnt[b[i]]] = i`

3.

A. `++cnt[b[i]]`

B. `++cnt[a[i] * maxs + b[i]]`

C. `++cnt[a[i]]`

D. `++cnt [i]`

4.

A. `res[--cnt[a[ord[i]]]] = ord[i]`

B. `res[--cnt[b[ord[i]]]] = ord[i]`

C. `res[--cnt[b[i]]] = ord[i]`

D. `res[--cnt[a[i]]] = ord[i]`

5.

A. `a[i], b[i]`

B. `a[res[i]], b[res[i]]`

C. `a[ord[res[i]]], b[ord[res[i]]]`

D. `a[res[ord[i]]], b[res[ord[i]]]`